





PN - JP60028345 A 19850213

PD - 1985-02-13

PR - JP19830136505 19830726

OPD - 1983-07-26

TI - COMMUNICATION SYSTEM IN PARALLEL COMPUTER

IN - IKESAKA MORIO; SATOU KEIJI

PA - FUJITSU LTD EC - G06F15/80A2

IC - G06F15/16; H04L11/20

© WPI / DERWENT

TI - Communication system in parallel computer - transmits data containing position information of address treatment NoAbstract Dwg 0/5

PR - JP19830136505 19830726

PN - JP60028345 A 19850213 DW198513 006pp

PA - (FUIT) FUJITSU LTD IC - G06F15/16 ;H04L11/20

OPD - 1983-07-26

AN - 1985-076882 [13]

© PAJ / JPO

PN - JP60028345 A 19850213

PD - 1985-02-13

AP - JP19830136505 19830726 IN - IKESAKA MORIO; others: 01

PA - FUJITSU KK

TI - COMMUNICATION SYSTEM IN PARALLEL COMPUTER

AB - PURPOSE:To obtain a communication system capapble of coping flexibly with PE address change and reaching quickly a destination PE by increasing/decreasing a counter value at a relative location information increase/decrease section, and transmitting the value to a next processing element (PE) from a transmission section together with a data.

PE is considered. Assuming that each PE is combined at its nearest position. The relative position of other PEs is obtained around the PE0 and used as relative position information. The relative position information in the X direction is given by a counter 21 and the relative position information in the Y direction is fed by a counter 22. The packet has the counters 21, 22 as a header in place of an address of the destination PE. Thus, the PE receiving a packet where the counters 21 and 22 are both zero allows to process the packet in the own PE. On the other hand, if any of the counters is not zero, a transmission direction deciding section decides the transmission direction to which adjacent PE the packet is to be transmitted.

I - H04L11/20 ;G06F15/16

			a		3600 36		
	A STATE OF THE STA				3 400 g	<i>∕</i> (c)	·
	•		,		5 441	;	
			4.			√ ši	
•					A S LN3 (B)		
A					· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	ř.	N. Ali N. A. A.

							1
							!
	, ,				**	*	
	*						
		•	•				
	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·						
				, I			
					1.2.		
					Ave. 11 N		
				· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	y		13
÷ .					. *		
					• • • • • • • • • • • • • • • • • • •		*
							,
	* *				4 .		
							-
	* ************************************						
		* 					
		To at					
	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·						
					*		
	e and	ev s.			- eq.(-) _ eq.(-)		
	1	- * *			100		*9
		1			1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1		
		, ÷					
	• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •			y.	* * * * * * * * * * * * * * * * * * *		
	. •••						
					A		
	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·						
	**************************************				*** (
	4.				A		

(19) 日本国特許庁 (JP)

①特許出願公開

⑫ 公開特許公報(A)

昭60-28345

⑤Int. Cl.¹H 04 L 11/20G 06 F 15/16

識別記号 102 庁内整理番号 D 6651-5K T 6619-5B 砂公開 昭和60年(1985) 2月13日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 4 頁)

匈並列計算機における通信方式

②特

預 昭58—136505

29出

願 昭58(1983)7月26日

⑫発 明 者 池坂守夫

川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

⑫発 明 者 佐藤恵司

川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

⑪出 願 人 富士通株式会社

川崎市中原区上小田中1015番地

仰代 理 人 弁理士 松岡宏四郎

明細智

1. 発明の名称

並列計算機における通信方式

2. 特許請求の範囲

3. 発明の詳細な説明

(1) 発明の技術分野

本発明は最近傍間結合(処理エレメントをメッシュ状に配置する結合形態)における処理エレメント(PE)間通信における送信側PEを中心とした送り先PEの相対位置を送り先アドレスとする通信方式に関する。

(2) 従来技術と問題点

従来、並列計算機(PE)における通信方式と しては送信側PEの処理としては

- ①送信したい"行先PETドレス"を求める。
- ②どの隣接PEに送るか、送る方向の決定。

自PEアドレスと行先アドレスを比較して、 どの隣接PEに送るか判断しその送る方向を決 める。

このとき、全てのPEのアドレスの情報をも とにして方向を決定する。

③第1回に示すように"行先PETドレス"を ヘッダとしてもつパケットを生成し、②で決め た方向に送る。

受信側PEの処理としては

①受信したパケットより"行先PEアドレス" を取り出す。

- ②自PETトレスと行先PETトレスを比較。 ③等しい場合は自PE内で処理。等しくない場
 - ②どの隣接PEに送るか、送る方向の決定。 自PEアドレスと行先アドレスを比較して、 どの隣接PEに送るかーその送る方向を決め る。このとき、全てのPEのアドレスの情報 をもとにして方向を決定する。
 - **⑤受けとったパケットを②で決めた方向に送**る。

方式であった、該従来方式では

①送信側PEで行先PEアドレスをもとにして 送る方向の決定をしたにも拘ず、受信側PEで 再び同じ決定のための処理を繰り返すため、行 先PEにパケットが到達する時間の増加を招い ている。

②さらに、自PETトレスと行先PETトレス の比較によって送る方向を決定する処理は、PE

送信方向決定部により、該カウンタ(X), カウンタ
(X)の値の正・等・負により送信方向を決めるとと
もに、相対位置情報増減部により、当該カウンタ
値を増減してデータとともに次のPEに送信部よ
り送信することを特徴とする並列計算機における
通信方式により遊成される。

(5) 発明の実施例

以下図面を参照しつ 3 本発明を詳細に説明する。 第1図は従来のパケットの構成の詳細を示す図で ある。

図において、1 1 は行先PEアドレス, 1 2 は テータである。

第2図は本発明の一実施例を示すパケットの構成の詳細を示す図である。

図において、21はカウンタ(X),22はカウン タ(Y),23はデータである。

第3図は本発明の一実施例を示すPEの結合形態と相対位置関係を示す図である。

図において、31はY軸の正方向,32はX軸の正方向,33はY軸の負方向,34はX軸の負

アドレスが規則的でない場合、非常に複雑であ るため、処理時間が増大する。

③また、PETドレスを変えた場合、送る方向を決定する処理を変更しなければならず、柔軟性に欠ける。

という欠点があった。

(3) 発明の目的

本発明は前配欠点に鑑みて、PETドレス変更 に柔軟に対応でき、かつ迅速に行先PEに到達で きる通信方式を提供することを目的とする。

(4) 発明の棚成 傍

該目的は最近保結合された並列計算機における 処理エレメント(以下PEと称す。)間通信において 送信元PEは、 該送信元PEを中心とした送り先 PEの相対位置情報 〔カウンタ(X) 〕 をデータに付けて送信部より送信し、 受信先PE は相対位置情報解析部により該相対位 監情報を解析し、 当該相対位置情報が 0〔カウンタ(X)=0〕 カウンタ(X)=0〕の場合は自PE内で該データを 処理し、 他方該相対位置情報が 0 で ない場合は、

方向である。ここで PEo を原点として 3 2, 3 4 は X 軸を 3 1, 3 3 は Y 軸を示しており、各 P E の位置を座標点として考える。

第4図は本発明の一実施例を示すカウンタのと カウンタ(X)をヘッダとしてもつパケットを受け取ったPEの処理を示す図である。

第5図は本発明の一実施例を示す処理エレメント(PE)の機能プロック図である。

図において、51は受信部,52は相対位置情報解析部,53は送信方向決定部,54は相対位置情報増減部,55は送信部,56は処理部である。

第3図の PEoから他のPEにデータを送りたい場合を考える。この場合各PEは最近傍結合しているとする。このとき、PEoを中心にして他のPEの相対位置を求め、それを相対位置情報とする。

例えば、 PE_1 , PE_2 の PE_0 を中心にした相対位置情報は、それぞれ PE_1 はX方向に+1 すなわちカウンタ(X)=+1, Y方向に+1 すなわち

75開昭60~ 28345 (3)

カウンタ(Y) = +1となり、PE2 は X 方向に - 2 すなわちカウンタ(X) = -2, Y 方向に 0 すなわちカウンタ(Y) = 0 となると考え、 X 方向の相対位置情報をカウンタ(X) 2 1 で、 Y 方向の相対位置情報をカウンタ(Y) 2 2 で与える。

1 . . 21

このカウンタ(X) 2 1 とカウンタ(Y) 2 2 を送るパケットのヘッダとしてもち、行先PEのブドレスの代りとする。

このヘッダをもつパケットを受けとったPEの 処理を第4図に示す。第4図において、"他の解 接PEに送る処理"では、カウンタ(X)21, カウ ンタ(Y)22の正・岑・負によって、送る方向を知 ることができる。

また、パケットをある方向に送る場合、カウン & X 2 1 とカウン & X 2 2 をその正・負によって 増減すなわち 1 だけカウント & ウンあるいはカウ ントアップを行い、送り出すパケットのヘッ & と する。

こうして、カウンタ(X)21とカウンタ(Y)22が ともに等となったパケットを受けとったPEに、

ウンタ(Y) "を取り出す。...

②カウンタ(X)とカウンタ(Y)がともに 0 に等しいかつ。 か(カウンタ〇) びカウンタ(Y)=0)を相対 位置情報解析部52で調べ、ともに0に等しい 場合は自PE内の処理部56で処理し、他方ど ちらかが0に等しくない場合は、@どの隣接PE に送るか、送る方向を送信方向決定部53で決 定する。この時カウンタXXとカウンタYMの正・ 零・負によって、どの隣接PEに送るかが即わ かる。送る方向を決めたら、相対位置増減部54 によりカウンタW, カウンタ(Y)をそれぞれ正・ 負によって1だけカウントダウンあるいはカウ ントナップする。⑤受けとったパケットのヘッ ダを、カウントダウンあるいはカウントアップ されたカウンタ(X)21, カウンタ(X)22にした パケットを@で決めた方向に送信部 5 5 から送 る。

(6) 発明の効果

以上説明した様に本発明によれば、送信元PE と受信先PEの相対位置情報により、送信制御す 自PE内でそのパケットを処理させることができる。

次に本発明の処理動作について説明すると、送 信側PEの処理としては

①送信したい行先PETドレスの代りに、自PEを中心にした行先PEの相対位置を求めて"カウンタ(X)"と"カウンタ(Y)"に人がセットする。②どの隣接PEに送るか、送信方向決定部53により送る方向の決定。

このとき、カウンタのとカウンタのの正・零・ 負によって、どの隣接PEに送るかが即わかる。

送る方向を決めたら、カウンタ(X), カウンタ(X)をその正・負によって、相対位置情報増減部54で1だけカウントダウンあるいはカウントアップする。

③第2図に示すように、"カウンタ⊗21"と "カウンタ())"をヘッダとしてもつパケットを 生成し、②で決めた方向に送る。

他方受信側PEの処理としては

①受信したパケットより"カウンタ∞"と"カ

るので、PEアドレス変更に柔軟に対処できると ともに速やかに送信できるという効果がある。

4. 図面の簡単な説明

第1図は従来のパケットの構成の詳細を示す図 である。

第2図は本発明の一実施例を示すパケットの構成の詳細を示す図である。

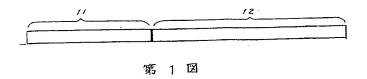
第3図は本発明の一実施例を示すPEの結合形態と相対位置関係を示す図である。

第4図は本発明の一実施例を示すカウンタ(X)と カウンタ(Y)をヘッダとしてもつパケットを受け取ったPEの処理を示す図である。

第5図は本発明の一実施例を示す処理エレメント(PE)の機能プロック図である。

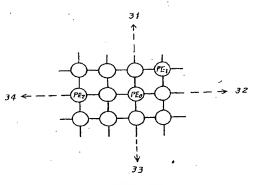
21はカウンタ(X), 22はカウンタ(Y), 23はデータ, 51は受信部, 52は相対位置情報解析部, 53は送信方向決定部, 54は相対位置情報増減部, 55は送信部, 56は処理部。

代理人 弁理士 松 岡 宏四郎岁史



21 22 23

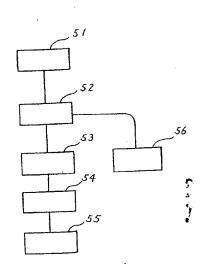
第 2 図



第3図

. ,	41	42 43			
Counter (x)	Counter (Y)	PEn 処理			
= 0	= 0	自PE内で処理			
>0	>_0	もってよっ			
>_ <i>0</i>	= _0				
> -0	<_0	· 石 or 下,			
= 0	> 0	上 の他の隣接PEに送る処理			
= 0		左 or 上:			
	= 0	左			
	< 0	左or下			

第 4 図



连 5 図